⑪特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭62-217742

@Int_Cl_4

識別記号

庁内整理番号

3公開 昭和62年(1987)9月25日

H 04 L 1/08 1/00 6651 - 5K B - 6651 - 5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全5頁)

の発明の名称

データ通信制御装置

②特 頤 昭61-61136

②出 願 昭61(1986)3月19日

⑫発 明 者 太 田 博 之

刈谷市昭和町1丁目1番号 日本電装株式会社内

①出 願 人 日本電装株式会社

刈谷市昭和町1丁目1番地

70代 理 人 弁理士 鈴江 武彦 外2名

明 細 書

1. 発明の名称

データ通信制御装置

2. 特許請求の範囲

情報ビットに検査ビットを付加して構成した 符号化されたデータフレームを複数回録返し伝送 する手段と、

上記線返し伝送された複数のデータフレームをそれぞれ受信し、上記データフレーム単位でそれぞれ記憶する手段と、

上記記憶されたデータフレーム数が特定数以上である第 1 の状態と、上記特定数以下である第 2 の状態とを判別する手段と、

この手段で第 1 の状態と判定されたときに実行される、上記記憶された複数のデータフレームの情報ビットを多数決処理する第 1 の誤り訂正手段と、

上記手段で第2の状態と判定されたときに実 行される、上記記憶されたデータフレームの検査 ビットを用いた彼号化による第 2 の誤り打正手段 とを具備し、

上記第1あるいは第2の誤り訂正手段によって訂正された情報を受信処理するようにしたことを特徴とするデータ通信制御装置。

3. 発明の詳細な説明

【雄弊上の利用分野】

この発明は、特に同一データが緑返し送信されるような通信方式で誤り訂正が実行されるように したデータ通信制御装置に関する。

[従来の技術]

符号化された情報を交換するデータ通信にあって、信頼性の高いデータ交換が実行されるようにする高い通信品質を維持するためには、一般に符号化による誤り検出、さらに訂正動作を実行させるようにしている。

この誤り検出さらに訂正動作を実行する手段としては、例えばハミング符号を使用する手段が知

すなわち、受信側にあっては、伝送情報の誤りを検出しさらにその誤りを訂正するために、伝送されたフレーム単位の情報に対して、それぞれ例えばパリティ検査行列の乗算を実行しなければならない。したがって、この伝送データのチェックに多くの手数と共に時間を要するようになるものである。

上記例に示したハミング符号は比較的簡単な場合であるが、さらに高品質のデータ通信を実行させるためには、より高度な符号化を行う必要がある。このため、伝送されたデータの誤り検出さら

ると共に、受信側にあっては受信されたデータフ レームをフレーム単位にしてそれぞれ記憶と数と る。そして、この記憶されたデータフレーム数 多い第1の状態、および記憶フレーム数の少 第2の状態を判別し、上記第1の状態では多数い 処理によって正しいデータを判別し、第2の状態 を 処理に検査ピットを用いた復号化による誤り検出お よび訂正を実行するようにしている。

[作用]

 に訂正を行うためには、 さらに多くの時間を必要とするようになるものであり、 データ通信の 高油化の大きな障害の 1 つとなる。 そして、 このデータ 通信のための装置、 さらに制御のためのソフトウエアの抜雑化の問題が生ずるようになる。

[発明が解決しようとする問題点]

[問題点を解決するための手段]

すなわち、この発明に係るデータ通信制御装置 にあっては、情報ピットに検査ピットを付加して 構成されたデータフレームを複数回線返し伝送す

信の高速化並びに装置の簡易化が効果的に実行されるようになる。

[発明の実施例]

以下、図面を参照しこの発明の一実施例を説明する。第1図はその構成を示すもので、送贈はその構成を示すもので、送贈はないないで、対応ははないないで、対応はないないで、対応はないでは、行号化の路12に送られ、上記情報といった。まり打正符号によって、この送信を置13では上記を関加したデータフレームをして、この送信を置13では上記をして、このとはないにはないである。

この送信データは受信側のアンテナ21を介して 受信装置22で受信されるようになるもので、この 受信データはフレーム単位にして記憶装置23で記 値され苦殺されるようになる。すなわち、この記 値装置23は情報ピットおよび検査ピットからなる フレームデータをそれぞれ記憶する記憶エリアを 複数有するように構成されているもので、上記録返し送信された複数のフレームデータそれぞれを上記録エリアそれぞれで記録され苦積されるようにしているものである。そして、この記録装置23で記憶蓄積された複数のフレームデータに基づいて、誤り制御装置24で伝送された情報の誤り検出並びに訂正処理を実行し、正確な状態とされた情報が受信端末25に供給されるようになるものである。

第2図は、上記符号化回路12で符号化され、送信される1つのフレームデータの状態を示すもので、複数のピットによって構成される情報ピット群に対して、この情報ピット群のピット数に対応したピット数で構成される検査ピット群が付加された構造でなる。

このような構成のデータフレームを送信装置13から複数個様返し送信すると、通信状態の良好な場合には、上記録返し送信されたフレームデータがほとんど受信装置22で受信され、記憶装置23のフレーム単位の記憶エリアに対して、第3図で示

ームの情報ピット群の全体を比較して、最も多く 発生したフレームの情報ピットを、正しい情報ピットを設定されたフレームと判断させるようにする。

また、各フレームの情報ピット群の各ピットを 1 ピット毎に抽出し、ピット単位に多数決を取る ことによって、正しいピットを判定するようにし てもよい。

そして、上記誤り制御回路 24で上記第 4 図で示したような第 2 の状態と判断された場合には、この誤り制御回路 24で検査 ピットを用いて符号の復号化を施し、正しいデータが抽出されるようにする。

上記復号化の手段としては、例えば1ビットの 誤り訂正が実行できるハミング符号(7、4)に よる方法が採用できる。このハミング符号は、情報ビットが4ビットで、検査ビットが3ビットに して合計7ビットのフレームデータの符号である。 この場合、X0、X1、X2、X3で情報ビット が構成され、X4、X5、X6で検査ビットが構 すように受信されたフレームデータそれぞれが記 位審徴されるようになる。この場合審積されたデ ータのフレーム数 n は、「1」より充分に多く、 特定される数より多い状態とされる。

また、通信状態が懸い場合には、受信装置22で受信されたフレーム数が、第4図で示すように限られた数mとなる。この数mは上記特定されるフレーム数より小さな状態となるものであり、「1」に近い状態となる。尚、上記第3図および第4図において、斜線で示した部分は誤りの発生したビットを示している。

すなわち、誤り制御回路24では、記憶袋区23に記憶されたデータのフレーム数によって、上記特定フレーム数より多い第1の状態、および上記特定フレーム数より少ない第2の状態を判別するので、第3図で示したような第1の状態と判別のもれたならば、上記複数の記憶フレームデータの中から情報ピットを切り出し、この切り出を行うの

この多数決処理の手段としては、例えば各フレ

成されるものとする。

すなわち、このハミング符号による誤り訂正を 実行する場合には、まず送信側の符号化回路12で、 送信端末11から送られてきた情報ピットに基づい て、次のような演算を実行して検査ピットX4、 X5、X8を生成する。

 $X = X + X + X + X = (m \circ d 2)$

X 5 = X 3 + X 2 + X 1 (mod 2)

X4 - X2 + X1 + X0 (mod 2)

すなわち、 4 ピットの情報 ピット X 0 ~ X 3 に対して 3 ピットの検査 ピット X 4 ~ X 6 を付加した郊 2 図で示したような構造のフレームデータをこの符号化回路 1 2で作製し、このフレームデータが繰返し送信されるようにする。

そして、受信側で第3図で示すような状態で受信された場合には、前述したように多数決処理を 実行するものであり、第4図で示したように通信 状態が悪い状態で受信された場合には、数号化の ために第5図で示すような演算を実行する。

そして、この演算の結果のSはシンドロームと

呼ばれるものであり、このシンドロームSによって誤りピットを検出し、この誤りピットを訂正するようになるものである。

具体的な例によって説明すると次のようになる。 まず、

(X0, X1, X2, X3)

- (0 0 1 0)

とすると、

(X0~X6)=(00110110)
の状態のフレームデータとなるものであり、このデータで例えば情報ビットX2に誤りがあって、「X2=0」となったとすると、受信例では第6 図で示すようなシンドロームの演算が実行されるようになる。そして、この結果シンドロームS (=110) は破線で囲んだ部分と同じとなるもので、これによって情報ビットX2 が誤りビットであることが検出されるようになる。

をして、この検出結果に対応して、ビットX2を「1」に反転させるように訂正すれば、この伝送情報の誤り訂正が実行されるようになり、受信

ット部分のみを多数決処理し、正しい情報ビット を作製するものである。

また、上記ステップ102 でフレーム数が特定される数より少ない第 2 の状態と判断されたならば、ステップ104 に進んで前述したような復号化処理を実行し、誤りピットを検出して、この誤りピットを正しいピット情報に訂正処理するものである。

このようにして伝送されたデータ情報の誤り検出並びに訂正制御を実行するようにすると、良好な通信状態が設定されている場合には、複雑な復号化処理を実行することがないので、そのための装置並びにソフトウエアに対する負担が充分に軽減されるようになり、処理時間の短縮も効果的にはかれるようになる。

また、通信状態が悪いような場合にあっては、
割り訂正符号によって高い通信品質が保たれるようになるものであり、特に伝送され及信されたデータが一旦記憶装置に記憶器發されるようにしているものであるため、通信速度に影響を与えることなく、高速通信制御が効果的に実現できるよう

端末 25に正しい 情報データが供給されるようになる。

以上説明したハミング符号(7、4)は、以り符号訂正手段の中で簡単な例を示したものであるが、さらに多くの誤り訂正を効果的に実行させるためには、さらに高級な符号を使用すればよいものである。

第7図は上記のような伝送されたデータの誤り 訂正処理の流れを示したもので、この処理は例え ば誤り制御回路24の部分をマイクロコンピュータ によって構成することによって簡単に実行できる。 すなわち、ステップ101 で受信装置22で受信され たデータを、フレーム単位で記憶装置23に記憶し 蓄敬する。そして、ステップ102 で上記書 敬され たフレーム数が特定される一定数以上か否かを判 定する。この場合、上記特定される数は、統計的 に適宜決定すればよい。

このステップ 102 でフレーム 数が特定された数より 多い 第 1 の 状態と 判断されたならばステップ 103 に進むもので、このステップ 103 では情報 ピ

になるものである。

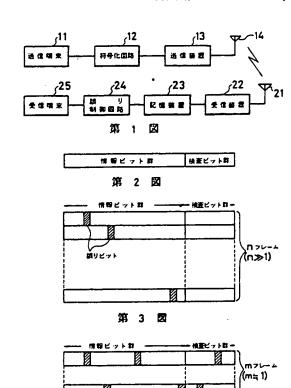
[発明の効果]

4. 図面の簡単な説明

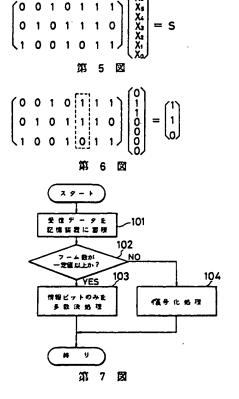
第1図はこの発明の一実施例に係るデータ通信 制御装置を説明する構成図、第2図は上記装置で 使用されるデータの状態を説明する図、第3図お よび第4図はそれぞれ上記装置で受信され記憶さ れたデータの状態を説明する図、第 5 図および第 6 図はそれぞれ上記装置における復号化液算の状態を示す図、第 7 図は上記装置の誤り訂正処理の流れを説明するフローチャートである。

11···送信端末、12···符号化回路、13···送信装置、22···受信装置、23···記憶装置、24···誤り制御回路、25···受信端末。

出版人代理人 弁理士 鈴 江 武 彦



第 4 図



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.